Original document

ASYNCHRONOUS TRANSFER MODE PRIVATE NETWORK END CUSTOMER CONTROL SYSTEM

Publication number: JP6097952 Publication date: 1994-04-08

Inventor: KAWAMURA RYUTARO; TOKIZAWA IKUO

Applicant: NIPPON TELEGRAPH & TELEPHONE

Classification:

- international: (IPC1-7): H04L12/48

- European:

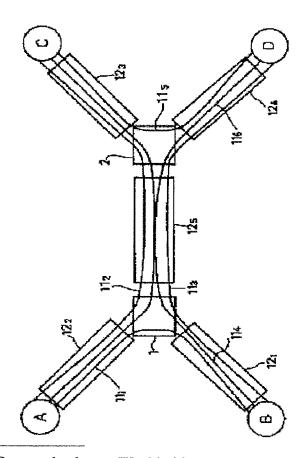
Application number: JP19920212923 19920810 Priority number(s): JP19920212923 19920810

View INPADOC patent family View list of citing documents

Report a data error here

Abstract of JP6097952

PURPOSE:To obtain the asynchronous transfer mode private network end customer system in which the network dispenses with the recognition of a capacity change, and also, any change is not required at all for setting a device in the network, at the time of changing the capacity of a virtual path or a virtual channel. CONSTITUTION: The system is provided with a polishing means for monitoring the sum of flow rates of plural virtual paths or virtual channels for shaving the capacity in common, and customer devices A-O consider the capacity allocated to the customer devices in transmission links 121-124m and the capacity each virtual path 111-115 or virtual channel is changed within a range for which the sum of the same does not exceed the allocated capacity in the transmission link.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平6-97952

(43)公開日 平成6年(1994)4月8日

(51) Int.Cl.⁵

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

H 0 4 L 12/48

8732-5K

H 0 4 L 11/20

Z

審査請求 未請求 請求項の数2(全12頁)

(21)出願番号

(22)出願日

特願平4-212923

平成4年(1992)8月10日

(71)出願人 000004226

日本電信電話株式会社

東京都千代田区内幸町一丁目1番6号

(72)発明者 川村 龍太郎

東京都千代田区内幸町1丁目1番6号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 鴇沢 郁男

東京都千代田区内幸町1丁目1番6号 日

本電信電話株式会社内

(74)代理人 弁理士 伊東 忠彦

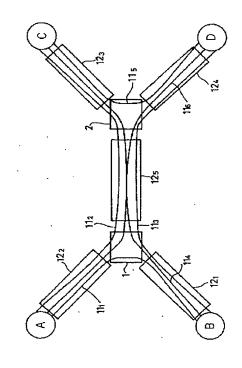
(54) 【発明の名称】 非同期転送モードプライベート網エンドカスタマ制御方式

(57)【要約】

【目的】 本発明の目的は、バーチャルパスもしくは、 バーチャルチャネルの容量を変更する際に、網が容量変 更を認識する必要がなく、かつ網内の装置設定に何ら変 更を必要としない非同期転送モードプライベート網エン ドカスタマ制御方式を提供することである。

【構成】 本発明は、容量を共用する複数のバーチャル パス又はバーチャルチャネル流量の和を監視するポリシ ング手段を有し、カスタマ装置が伝送リンク12におい て、カスタマ装置に割り当てられた容量を考慮し、バー チャルパスまたはパーチャルチャネルの容量和が伝送り ンクにおいて割り当てられた容量を越えない範囲で各々 のバーチャルパスまたはバーチャルチャネルの容量を変 更する。

本発明の第1の原理構成例



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 非同期転送モード網で複数の局を有する カスタマが複数のバーチャルパスを任意の該局間に設定 することにより構成するプライベートネットワークにお ひて

該プライベートネットワークを構成する複数のバーチャ ルパスが容量を共用するリンクの上流側に、容量を共用 する複数のパーチャルパス容量の和を監視するポリシン グ手段を有し、

カスタマ装置がプライベートネットワークのバーチャル 10 パス網構成とバーチャルパスが収容される各々の伝送リ ンクにおいて、カスタマに割り当てられた容量を考慮 し、容量共用が行われる全リンク各々において、同一リ ンクに収容されるバーチャルパスの容量和が該伝送リン クにおいて割り当てられた容量を越えない範囲で各々の バーチャルパスの容量を変更することを特徴とする非同 期転送モードプライベート網エンドカスタマ制御方式。

【請求項2】 非同期転送モード網で複数の局を有する カスタマが複数のパーチャルチャネルを任意の該局間に 設定することにより構成するプライベートネットワーク 20

該プライベートネットワークを構成する複数のバーチャ ルチャネルが容量を共用するリンクの上流側に、容量を 共用する複数のバーチャルチャネル容量の和を監視する ポリシング手段を有し、

カスタマ装置がプライベートネットワークのバーチャル チャネル網構成とバーチャルチャネルが収容される各々 の伝送リンクにおいて、カスタマに割り当てられた容量 を考慮し、容量共用が行われる全リンク各々において、 同一リンクに収容されるパーチャルチャネルの容量和が 30 該伝送リンクにおいて割り当てられた容量を越えない範 囲で各々のバーチャルチャネルの容量を変更することを 特徴とする非同期転送モードプライベート網エンドカス タマ制御方式。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、非同期転送モード(A TM) プライベート網エンドカスタマ制御方式に係り、 特に、ATM網において、カスタマの複数の局間を複数 のバーチャルパスまたは、バーチャルチャネルで接続 40 のバーチャルパスの容量を変更する。 し、プライベートネットワークを構成する際に、カスタ マが網内の各リンクで与えられた容量を考慮して、複数 のバーチャルパスもしくは、バーチャルチャネルの各々 の容量を通信需要の変化に応じて変更するATMプライ ベート網エンドカスタマ制御方式に関する。

[0002]

【従来の技術】従来、同期転送モード(STM)におけ る専用サービスでは、カスタマがプライベート網内の回 線容量を変更する場合、容量変更を網管理者に申告し、

ロット設定を変更することにより、回線の容量を変更す るという方法がある。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、従来の 回線容量変更では、カスタマは、容量の変更を網管理者 に要求する必要があり、さらに、要求から容量変更まで の手順に時間を要し、即時性がとれないという問題があ

【0004】また、従来のSTMにおける回線容量変更 では、回線が経由するクロスコネクト装置のタイムスロ ット設定を変更する必要があり、カスタマからの変更要 求がある毎に、管理者がタイムスロットの設定を行わな ければならないという問題もある。

【0005】本発明は、上記の点に鑑みなされたもの で、バーチャルパスもしくは、バーチャルチャネルの容 量を変更する際に、網が容量変更を認識する必要がな く、かつ網内の装置設定に何ら変更を必要としない非同 期転送モードプライベート網エンドカスタマ制御方式を 提供することを目的とする。

[0006]

【課題を解決するための手段】図1は本発明の第1の原 理構成図を示す。

【0007】非同期転送モード網で複数の局を有する力 スタマ装置A, B, C, Dを有するカスタマが複数のバ ーチャルパスを任意の局間に設定することにより構成す るプライベートネットワークにおいて、プライベートネ ットワークを構成する複数のバーチャルパス111,1 12 , 113 , 114 , 115 , 116 が容量を共用す る伝送リンク121,122,123,124,1 25 , 126 の上流側に、容量を共用する複数のバー チャルパス容量の和を監視するポリシング手段を有し、 カスタマ装置A、B、C、Dがプライベートネットワー クのバーチャルパス網構成とバーチャルパスが収容され る各々の伝送リンク121,122,123,124, 125,126において、カスタマに割り当てられた容 量を考慮し、容量共用が行われる全リンク121、12 2 , 123 , 124 , 125 , 126 各々において、同 一リンクに収容されるパーチャルパスの容量和が伝送り ンクにおいて割り当てられた容量を越えない範囲で各々

【0008】また、図2は本発明の第2の原理構成図を 示す。

【0009】本発明は、非同期転送モード網で複数の局 を有する装置A、B、C、Dを有するカスタマが複数の バーチャルチャネルを任意の局間に設定することにより 構成するプライベートネットワークにおいて、プライベ ートネットワークを構成する複数のパーチャルチャネル $3\,1_1$, $3\,1_2$, $3\,1_3$, $3\,1_4$, $3\,1_5$, $3\,1_6$ が容 量を共用する伝送リンクの上流側に、容量を共用する複 管理者が回線を中継するクロスコネクト装置のタイムス 50 数のバーチャルチャネル容量の和を監視するポリシング

手段を有し、カスタマ装置A、B、C、Dがプライベー トネットワークのバーチャルチャネル網構成とバーチャ ルチャネルが収容される各々の伝送リンクにおいて、カ スタマに割り当てられた容量を考慮し、容量共用が行わ れる全リンクの各々において、同一リンクに収容される バーチャルチャネルの容量和が伝送リンクにおいて割り 当てられた容量を越えない範囲で各々のパーチャルチャ ネルの容量を変更する。

[0010]

【作用】図3は本発明の作用を説明するための図であ 10

【0011】同図において、バーチャルパス及びリンク は双方向を示している。また、説明に不要なバーチャル パスの図示は省略する。

【0012】同図に示す状態は、バーチャルパス5 11 、512 がリンク52において、プライベート網に 割り当てた容量を共有した状態である。この場合、バー チャルパス511は、比較的容量が小さく、バーチャル パス512 は比較的大容量であるとし、それらの容量は ポリシング手段531、532で監視されている。

【0013】カスタマは、プライベート網を構成するバ ーチャルパスの容量を変更する場合、カスタマ装置A~ Dにおいて、容量を変更するパーチャルパスを終了する 各々のリンク52に割り当てられた容量と、リンク52 において共用を行うパーチャルパス51の容量を考慮し てパーチャルパス51の容量構成を変更する。

【0014】その際に、カスタマは網に対して変更を通 知する必要はなく、網も変更を認識する必要はない。

【0015】図4は本発明の第1の作用を説明するため の図であり、バーチャルパス容量構成の変更後の状態を 30 示す。カスタマは容量の共用が行われているリンク52 において、容量を共用するバーチャルパス511、51 2 の容量和が、割り当てられた容量を越えない範囲で容 量構成を変更する。

【0016】同図では、バーチャルパス511を大容量 に、バーチャルパス512を小容量に変更した状態を示 している。このとき、ポリシング手段531、532は カスタマによるがパーチャルパス容量変更を認識する必 要はない。

【0017】このように、カスタマが網に対して何ら変 40 更を通知することなく、プライベート網を構成するバー チャルパスの容量構成を変更することが可能となる。

【0018】図5は本発明の第2の作用を説明するため の図であり、バーチャルチャネル及びリンクは双方向を 表している。また、説明に不要なパーチャルチャネル、 ポリシング手段の図示は省略する。

【0019】同図に示す状態は、パーチャルチャネル7 11、712がリンク72において、プライベート網に 割り当てた容量を共有した状態である。この場合、バー チャルチャネル711 は比較的容量が小さく、バーチャ 50 ードのスイッチ部91の出力部93と1つの入力部94

ルチャネル712 は比較的人容量で使用し、それらの容 量の和はポリシング手段731、732において監視さ

【0020】カスタマは、プライベート網を構成するバ ーチャルチャネルの容量を変更する場合、カスタマ装置 が容量を変更するバーチャルチャネルを収容する各々の リンク72に割り当てられた容量と、リンク72におい て共用を行うパーチャルチャネルの容量を考慮して、バ ーチャルチャネルの容量構成を変更する。

【0021】その際、カスタマは、網に対して変更を通 知する必要はなく、網も変更を認識する必要はない。

【0022】図6は、本発明の第2の作用を説明するた めの図であり、バーチャルチャネル容量構成の変更後の 状態を示す。

【0023】カスタマは容量の共用が行われているリン ク72において、容量を共用するバーチャルチャネル7 11 、712 の容量和が割り当てられた容量を越えない 範囲で容量構成を変更する。同図は、バーチャルチャネ ル71』を大容量に、パーチャルチャネル71』を小容 20 量に変更した状態を示している。このとき、ポリシング 手段731 、732 はカスタマによるバーチャルチャネ ル容量変更を認識する必要がない。

【0024】このように、カスタマが網に対して何ら変 更を通知することなく、プライベート網を構成するバー チャルチャネルの容量構成を変更することが可能とな る。

[0025]

【実施例】図7は本発明の第1の実施例の構成を説明す るための図を示す。但し、リンク及びパーチャルパスは 方向を考慮して表し、また説明上必要なバーチャルパス のみ示す。

【0026】リンク211~2110の入力側には、ポリ シング手段221~2210を配置する。ポリシング手段 221~2210は、定められたバーチャルパスのセル容 量を監視する機能を有する。

【0027】同図において、リンク21s には、プライ ベート網を構成するバーチャルパス23、24が収容さ れ、容量を供給している。ポリシング手段225 はバー チャルパス23及び24のセルの容量を計測し、それら の容量の和がポリシング手段225内に保有するリンク 215 上において、プライベート網に割り当てた容量を 越えていないか監視する。他のリンクに関しても、同様 に入力側のポリシング部において容量の監視が行われ

【0028】図8は本発明の第1の実施例の詳細な構成 を示す。同図は、通信ノード (クロスコネクトノード) と接続することによりATMプライベート網エンドカス タマ制御方式が実現する。

【0029】ポリシング手段90は、クロスコネクトノ

5

に接続する。

【0030】クロスコネクトノードのスイッチ部91に バーチャルパス $92_1 \sim 92_1$ のセルが到着した際に、 出力リンク $95_1 \sim 95_1$ において容量の共用があるバーチャルパスのセルがポリシング手段へ入力するため出力部93にルーティングされるようにルーティング表96に設定しておく。

【0031】ポリシング手段90は、ポリシング部97とポシング情報部98により構成される。ポリシング部97はスイッチ部出力部93から入力されたセルのヘッ10 ダ領域を読み取り、バーチャルバス識別番号がポリシング情報部98に指定された番号である場合、セルをカウントし、ポリシング情報部98で指定されたバーチャルパスが出力リンクで容量を共用するバーチャルパスとリンクにおいて、カスタマのプライベート網に割り当てられた容量値に基づいて、共用するバーチャルパスのセル容量和がリンクにおいてカスタマのプライベート網に割り当てられた容量値を越えていないかを監視する。

【0032】ポリシング情報部98は、ポリシング部97において監視を行うバーチャルパスの識別番号、出力 20リンク951~95」において容量の共用がなされるバーチャルパスの情報、出力リンク951~95」においてプライベート網に割り当てた容量値等を保持する。

【0033】ホリシング部97から出力されたセルは、スイッチ部91の入力部94に入力され、ルーティング表96が定める出力リンク $951\sim95$ 」にルーティングされる。

【0034】図9及び図10は本発明の第1の実施例の使用例を説明するための図である。

【0035】同図において、点線で示される領域101が示す部分は、プライベート網構成の一部分を示し、クロスコネクト102の出力側リンク103は、プライベート網を構成するパーチャルパス1041,1042,1043の3本により容量共用されている。

【0036】図10は図9の領域101の詳細を示す図である。バーチャルパス1041,1042,1043のセルはスイッチ部91により出力部93にルーティングされ、ポリシング手段90のポリシング97に入力される。ポリシング情報部98には、バーチャルパス1041,1042,1043のバーチャルパス識別番号40と、バーチャルパスが出力するリンクにおいて容量共用されるという情報と、リンク116における共用容量値が格納される。ポリシング部97は、バーチャルパス1041,1042,1043のセル容量を監視し、その和が共用容量値を越えないかを監視する。

【0037】ポリシング部97から送出されたセルはスイッチ部91の入力部94に入力され、パーチャルパス 104_1 , 104_2 , 104_3 が容量共用を行うリンク116にルーティングされる。

【0038】図11は本発明の第2の実施例の詳細な構

成図を示す。

【0039】通信ノードの構成を同図に示すように構成することにより、ATMプライベート網エンドカスタマ制御方式を実現することができる。

6

【0040】本実施例は、第1の実施例において、ポリシング手段をスイッチ部毎に実現するのに対して、本実施例は、送出リンク毎にポリシング手段を実現するものである。

【0041】同図において、スイッチ部91でルーティングされたセルは、出カリン $01221 \sim 1221$ 毎に用意されたポリシング手段90に入力される。ポリシング手段90はポリシング情報部 $981 \sim 981$ とポリシング部 $971 \sim 971$ により構成され、各々は、第10 実施例の構成部分と同一の機能をもつ。

【0042】本実施例では、ポリシング手段91は、ポリシング手段90が接続する出力リンク122 $_1$ ~12 $_2$ 1。で容量共用が行われるバーチャルパスにのみ、セルの容量監視を行う。

【0043】ポリシング手段 $90_1 \sim 90_1$ より出力されたセルは、出力リンク $122_1 \sim 122_1$ に入力される。

【0044】図12及び図13は本発明の第2の実施例の使用例を説明するための図である。図12において、点線で示される領域131が示す部分は、プライベート網構成の一部分を示し、クロスコネクト132の出力側リンク133において、プライベート網を構成するバーチャルバス1341~134。の3本が容量共用していることを表す。

【0045】図13は、図12の領域131の部分を詳細を示す図である。パーチャルパス1341~1343のセルは、スイッチ部91により出力部93にルーティングされ、ポリシング部143に入力される。ポリシング情報部98にはパーチャルパス1341~1343のパーチャルパス識別番号とパーチャルパスが出力するリンク145において、容量共用されるという情報と、共用容量値が格納される。また、ポリシング部97では、パーチャルパス1341~1343のセル容量を監視し、その和が共用容量値を越えないかを監視する。

【0046】ポリシング部97から送出されたセルはリンク145に送出される。

【0047】次に第3の実施例を説明する。第1、第2の実施例ではパーチャルパスを用いていたが、本実施例ではバーチャルチャネルを用いる。

【0048】図14は本発明の第3の実施例の構成を説明するための図である。第1の実施例と同様にリンク4 11~4110の入力側にはポリシング手段421~42 10を配置する。ポリシング手段421~4210は、定められたパーチャルチャネルのセル容量を監視する機能を有する。同図において、リンク4110には、プライベート網を構成するバーチャルチャネル431、432が

収容され、容量を共用している。ポリシング手段4210 はバーチャルチャネル43: 及び432 が収容され容量 を共用している。ポリシング手段4210はバーチャルチ ャネル431及び432のセル容量を計測し、それらの 容量の和が、ポリシング手段4210内に保有するリンク 4 110 上のプライベート網に割り当てた容量を越えてい ないかを監視する。

【0049】他のリンク41に関しても同様に入力側の ポリシング部42において容量の監視が行われる。

【0050】図15は本発明の第3の実施例の詳細な構 10 示す。 成図を示す。通信ノードの構成を同図に示すように構成 することにより、ATMプライベート網エンドカスタマ 制御方式が実現する。

【0051】ポリシング手段90はポリシング部97 と、ポリシング情報部98により構成される。ポリシン グ部97は、スイッチ部91の出力部93から入力され たセルのヘッダ領域を読み取り、バーチャルチャネル識 別番号がポリシング情報部98に指定された番号である 場合に、セルをカウントし、ポリシング情報部98に指 定されたパーチャルチャネルが出力リンクにおいて容量 20 1、902、901に入力される。 を共用するバーチャルチャネルとリンクにおいて、カス タマのプライベート網に割り当てられた容量値を基に、 共用するバーチャルチャネルのセル容量和がリンクにお いてカスタマのプライベート網に割り当てられた容量値 を越えていないかを監視する。

【0052】ポリシング情報部98はポリシング部97 において監視を行うパーチャルチャネルの識別番号、出 カリンク1551~155」において容量の共用がなさ れるパーチャルチャネルの情報、出力リンク1551~ 155」においてプライベート網に割り当てた容量値等 30 を保持する。

【0053】ポロシング部97から出力されたセルは、 スイッチ部91の入力部94に入力され、ルーティング 表96が定める出力リンク1551~155」にルーテ ィングされる。

【0054】図16及び図17は、第3の実施例の使用 例を説明するための図である。

【0055】図16において、領域161が示す部分 は、プライベート網の構成の一部分を示し、パーチャル チャネル処理ノード162の出力側リンク163におい 40 てプライベート網を構成するバーチャルチャネル164 1、1642、1648の3本が容量共用していること を表す。

【0056】図17は図16の領域161の部分を詳細 に示す図である。バーチャルチャネル1641、164 2、1643のセルはスイッチ部91により出力部93 にルーティングされ、ポリシンング部97に入力され る。ポリシング情報部98には、バーチャルチャネル1 6 41 、16 42 、16 43 のバーチャルチャネル識別 番号とバーチャルチャネルが出力するリンクにおいて、

容量共用がなされるという情報とリンク176における 共用容量値が格納され、ポリシング部97ではバーチャ ルチャネル1641、1642、1643のセル容量を 監視し、容量の和が共用容量を越えないかを監視する。

【0057】ポリシング部97から送出されたセルは、 スイッチ部91の入力部941に入力され、バーチャル チャネル1641、1642、1643 が容量共用を行 うリンク176にルーティングされる。

【0058】図18は本発明の第4の実施例の構成図を

【0059】同図のように示すように通信ノードの構成 することにより、ATMプライベート網エンドカスタマ 制御方式を実現することができる。

【0060】本実施例は、第1の実施例がポリシング手 段90をスイッチ部91毎に実現するのに対して、送出 リンク毎にポリシング手段90を実現する。

【0061】同図において、スイッチ部181におい て、ルーティングされたセルは、出力リンク1821、 1822、1821 毎に用意されたポリシング手段90

【0062】ポリシング手段901、902、90」は ポリシング情報部98:~98」とポリシング部971 ~97」より構成され、各々は、第1の実施例の同部と 同一の機能を持つ。

【0063】本実施例では、ポリシング手段90,~9 0. が接続する出力リンク1821から1821 におい て容量共用が行われるバーチャルチャネルに対してのみ セルの容量監視を行う。

【0064】ポリシング手段901~90」より出力さ れたセルは出力リンク1821~1821に入力され る。

【0065】図19及び図20は本発明の第4の実施例 の使用例を説明するための図である。図19において、 点線で示される領域191が示す部分は、プライベート 網構成の一部分を示す。バーチャルチャネル処理ノード 192の出力側リンク193において、プライベート網 を構成するパーチャルチャネル1941、1942、1 9 43 の3本が容量共用していることを示す。

【0066】図20は、図19の領域191の部分を詳 細に示す図である。バーチャルチャネル1941~19 43 を流れるセルは、スイッチ部91の出力部93にル ーティングされ、ポリシング部97に入力される。ポリ シング情報部98にはパーチャルチャネル1941~1 943 のバーチャルチャネル識別番号とバーチャルチャ ネルが出力するリンク205において容量共用されると いう情報とリンク205における共用容量値が格納され る。ポリシング部97は、バーチャルチャネル194 ~194。のセル容量を監視し、その和が共用容量値を 越えないかを監視する。

【0067】ポリシング部97から送出されたセルはリ

ンク205に送出される。

【0068】上記のように、プライベート網を構成する バーチャルパスまたはバーチャルチャネルの容量の変更 を行う際にポリシング手段により所定の容量を監視する ため、所定の容量を越えない範囲で容量構成の変更が可 能となる。

[0069]

【発明の効果】上述のように、本発明によれば、バーチ ャルパスまたはバーチャルチャネルにより構成されるA TMプライベート網において、プライベート網を構成す 10 21₁ , 21₂ , 21₃ , 21₄ , 21₅ , 21₆ , 2るバーチャルパスやバーチャルチャネルが容量共用する リンク上流部にポリシング機能を配備することにより、 カスタマがバーチャルパスまたはバーチャルチャネルの 容量を変更する際に、網に変更を通知することなく、か つ、網が容量の変更を認識する必要がなく、網内の装置 設定に何ら変更を必要としないATMプライベート網エ ンドカスタマ制御方式が実現する。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明の第1の原理構成図である。
- 【図2】本発明の第2の原理構成図である。
- 【図3】本発明の第1の作用を説明するための図であ
- 【図4】本発明の第1の作用を説明するための図であ る。
- 【図5】本発明の第2の作用を説明するための図であ
- 【図6】本発明の第2の作用を説明するための図であ
- 【図7】本発明の第1の実施例の構成を説明するための 図である。
- 【図8】本発明の第1の実施例の詳細な構成図である。
- 【図9】本発明の第1の実施例の使用例を説明するため の図である。
- 【図10】本発明の第1の実施例の使用例を説明するた めの図である。
- 【図11】本発明の第2の実施例の構成図である。
- 【図12】本発明の第2の実施例の使用例を説明するた めの図である。
- 【図13】本発明の第2の実施例の使用例を説明するた めの図である。
- 【図14】本発明の第3の実施例の構成を説明するため の図である。
- 【図15】本発明の第3の実施例の詳細な構成図であ
- 【図16】本発明の第3の実施例の使用例を説明するた めの図である。
- 【図17】本発明の第3の実施例の使用例を説明するた めの図である。
- 【図18】本発明の第4の実施例の構成図である。
- 【図19】本発明の第4の実施例の使用例を説明するた 50 1551~155;

めの図である。

【図20】本発明の第4の実施例の使用例を説明するた めの図である。

10

【符号の説明】

- 1. 2 通信ノード (クロスコネクトノード)
- 1 11, 1 12, 1 13, 1 14, 1 15 バーチャ ルパス(双方向)
- 121,122,123,124,125 リンク(双 方向)
- 17,218,219,2110 リンク (一方向)
 - 22_1 , 22_2 , 22_3 , 22_4 , 22_5 , 22_6 , 2
 - 21, 228, 228, 2210 ポリシング手段
 - 23 バーチャルパス (一方向)
 - 31_1 , 31_2 , 31_3 , 31_4 , 31_5 , 31_6 ーチャルチャネル (双方向)
 - 321,322 バーチャルチャネル処理ノード
 - $4\,1_1$, $4\,1_2$, $4\,1_3$, $4\,1_4$, $4\,1_5$, $4\,1_6$, 4
 - 17, 418, 419, 4110 リンク(一方向)
- 20 42_1 , 42_2 , 42_3 , 42_4 , 42_5 , 42_6 , 4
 - 27,428,429,4210 ポリシング手段
 - 431,432 バーチャルチャネル (一方向)
 - 511,512 バーチャルチャネル (双方向)
 - 52 リンク
 - 531,532 ポリシング手段
 - 711, 712 バーチャルチャネル (双方向)
 - 72 リンク (双方向)
 - 731,732 ポリシング手段
 - 90 ポリシング手段
- 30 91 スイッチ部
 - 921~921 パーチャルパス
 - 93 スイッチ部出力部
 - 94.941~941+1 スイッチ部入力部
 - 951~95」 リンク
 - 96 ルーティング表
 - 97, 971~97」 ポリシング部
 - 98,981~98」 ポリシング情報部
 - 101 領域
 - 102 クロスコネクト
- 40 103 リンク (一方向)
 - 1041~1043 バーチャルパス
 - 116 リンク
 - 1221~1221 リンク
 - 131 領域
 - 132 クロスコネクト
 - 133 リンク (一方向)
 - 1341~1343 バーチャルパス (一方向)
 - 145 リンク
 - 1521~1521 バーチャルパス
- リンク

161 領域

162 パーチャルチャネル処理ノード

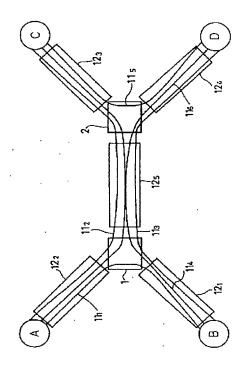
163 リンク (一方向)

164₁ , 164₂ , 164₃ バーチャルチャネル (一方向)

176 リンク

【図1】

本発明の第1の原理構成図



192 バーチャルチャネル処理ノード

193 リンク (一方向)

1941, 1942, 1943 パーチャルチャネル (一方向)

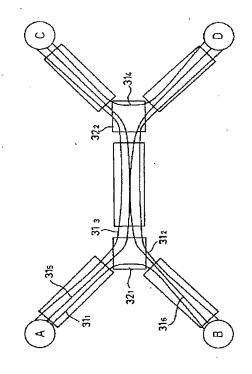
12

205 リンク

182 リンク

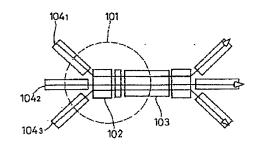
【図2】

本発明の第2の原理構成図



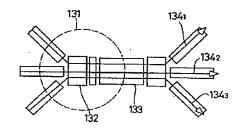
【図9】

本発明の第1の実施例の使用例を説明するための図



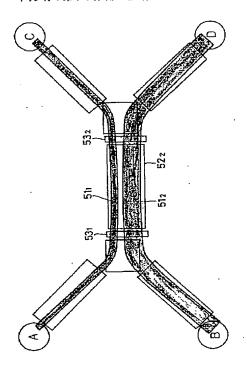
【図12】

本発明の第2の実施例の使用例を説明するための図



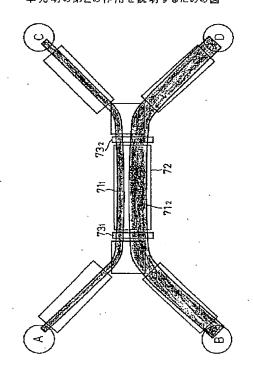
【図3】

本発明の第1の作用を説明するための図



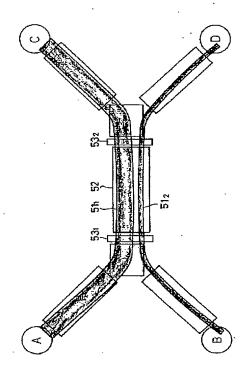
【図5】

本発明の第2の作用を説明するための図



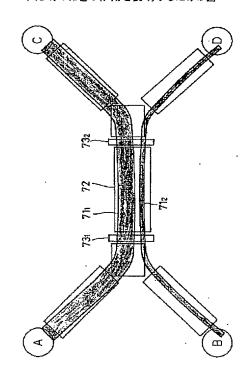
【図4】

本発明の第1の作用を説明するための図

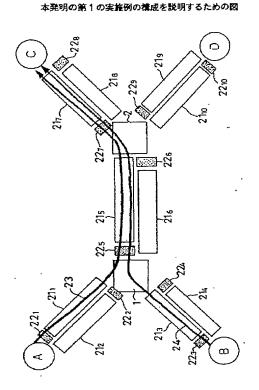


【図6】

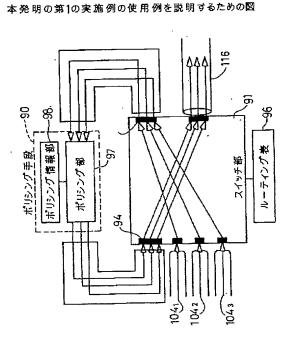
本発明の第2の作用を説明するための図



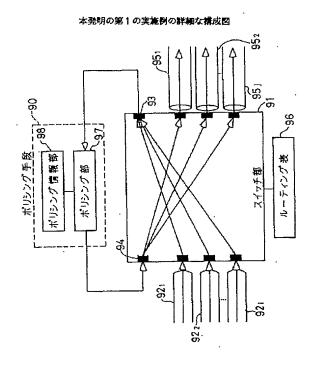
[図7]



【図10】

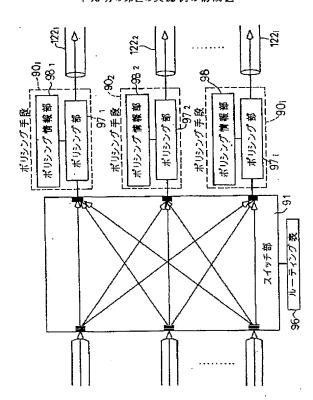


[図8]



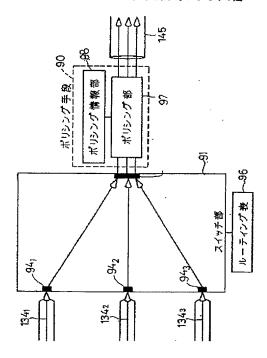
【図11】

本発明の第2の実施例の構成図

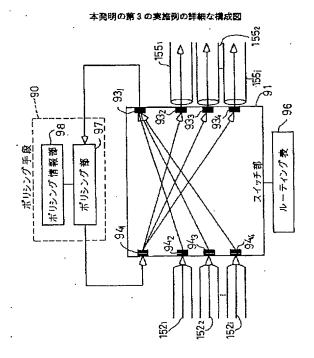


【図13】

本発明の第2の実施例の使用例を説明するための図

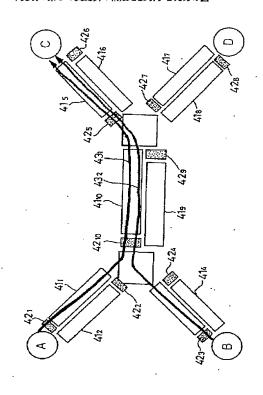


[図15]



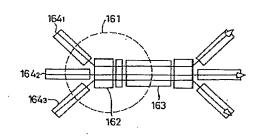
[図14]

本発明の第3の実施例の構成を説明するための図



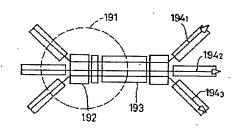
【図16】

本発明の第3の実施例の使用例を説明するための図



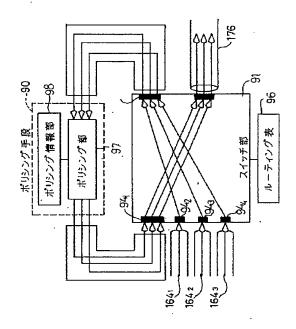
【図19】

本発明の第4の実施例の使用例を説明するための図



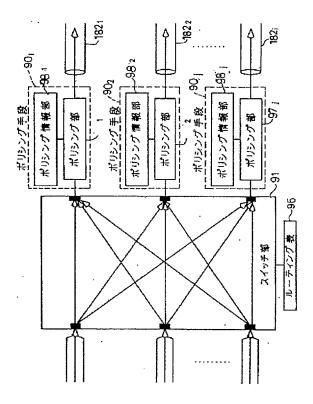
【図17】

本発明の第3の実施例の使用例を説明するための図



【図18】

本発明の第4の実施例の構成図



[図20]

本発明の第4の実施例の使用例を説明するための図

